Unidad II: Solución Numérica de Ecuaciones No Lineales.

José Luis Ramírez B.

December 9, 2024

- Introducción
- 2 Ratas de Convergencia
- 3 Método de Bisección
- 4 Método de Falsa Posición o Regula Falsi.
- Método de Illinois
- 6 Métodos de Punto Fijo
- 7 Método de Newton-Raphson
- 8 Método de la Secante
- 9 Aceleración de la convergencia de los métodos iterativos: método Δ^2 de Aitken
- 10 Método de Steffensen

Motivación.

- La determinación de las raíces de una ecuación o de un sistema de ecuaciones, es uno de los problemas más antiguos de aproximación numérica que se presenta con frecuencia en la solución de una gran variedad de problemas en la matemática aplicada.
- En un problema más general, si f es una función cualquiera, la ecuación f(x) = 0 no puede resolverse analíticamente. De hecho, ni siquiera se sabe a priori cuántos ceros tiene f: ¿varios, uno, ninguno?

Motivación.

La ecuación de Peng-Robinson es una ecuación de estado que proporciona la presión P de un gas mediante:

$$P = \frac{R * T}{V - b} - \frac{a}{V * (V + b) + b * (V - b)}$$
(1)

donde a y b son constantes, T es la temperatura absoluta a la que se encuentra el gas, V es el volumen específico y R es la constante de los gases perfectos $(8.31441J/(mol.^{\circ}K))$. Para el CO_2 las constantes a y b toman los valores $a=364.61m^6.kPa/(kg.mol)^2$ y $b=0.02664m^3/kg.mol$. Supongamos que se desea encontrar la densidad (1/V) del CO_2 a una presión de 10^4kPa y a una temperatura de $340^{\circ}K$ usando la ecuación de Peng-Robinson.

Dos casos importantes:

Dos casos importantes:

 Solución de una ecuación no lineal con una incógnita, donde:

$$f: \mathbb{R} \to \mathbb{R}$$

La solución es un escalar x para el cual f(x) = 0

Dos casos importantes:

 Solución de una ecuación no lineal con una incógnita, donde:

$$f: \mathbb{R} \to \mathbb{R}$$

La solución es un escalar x para el cual f(x) = 0

② Solución a un sistema acoplado de n ecuaciones no lineales en las n incógnitas, donde:

$$f: \mathbb{R}^n \to \mathbb{R}^n$$

La solución es un vector x para el cual todas las componentes de f son cero simultáneamente, f(x) = 0

Ejemplos:

Ejemplos:

Ecuación no lineal en una dimensión

$$x^2 - 4\sin(x) = 0$$

para la cual x=1.9 es una solución aproximada.

Ejemplos:

Ecuación no lineal en una dimensión

$$x^2 - 4\sin(x) = 0$$

para la cual x = 1.9 es una solución aproximada.

2 Sistema de ecuaciones no lineales en dos dimensiones

$$\begin{cases} x_1^2 - x_2 + 0.25 &= 0 \\ -x_1 + x_2^2 + 0.25 &= 0 \end{cases}$$

para el cual el vector solución es $x = [0.5, 0.5]^t$

Ecuaciones no lineales pueden tener cualquier número de soluciones

• $e^x + 1 = 0$ no posee solución.

- $e^x + 1 = 0$ no posee solución.
- $e^{-x} x = 0$ tiene una solución.

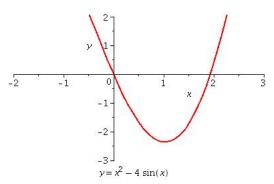
- $e^x + 1 = 0$ no posee solución.
- $e^{-x} x = 0$ tiene una solución.
- $x^2 4\sin(x) = 0$ posee dos soluciones.

- $e^x + 1 = 0$ no posee solución.
- $e^{-x} x = 0$ tiene una solución.
- $x^2 4\sin(x) = 0$ posee dos soluciones.
- $x^3 + 6x^2 + 11x 6 = 0$ posee tres soluciones.

- $e^x + 1 = 0$ no posee solución.
- $e^{-x} x = 0$ tiene una solución.
- $x^2 4\sin(x) = 0$ posee dos soluciones.
- $x^3 + 6x^2 + 11x 6 = 0$ posee tres soluciones.
- sin(x) = 0 posee infinitas soluciones.

El Método Gráfico

El método gráfico es un método muy simple, consiste en calcular valores de la variable dependiente para distintos valores de la variable independiente, para luego observar el punto de intersección de la función con el eje de las abscisas. Este punto proporciona una primera aproximación a la raíz de la ecuación.



Definición

Sea $f: \mathbb{R} \to \mathbb{R}$ una función no lineal. Se llama raíz o cero de la ecuación no lineal f(x) = 0 a todo valor $\alpha \in \mathbb{R}$ tal que $f(\alpha) = 0$.

Se podrían precisar tres etapas en el cálculo de un cero:

• Localización: Existencia de las raíces.

Definición

Sea $f: \mathbb{R} \to \mathbb{R}$ una función no lineal. Se llama raíz o cero de la ecuación no lineal f(x) = 0 a todo valor $\alpha \in \mathbb{R}$ tal que $f(\alpha) = 0$.

Se podrían precisar tres etapas en el cálculo de un cero:

- Localización: Existencia de las raíces.
- Separación: Aislar raíces en caso de la existencia de varias.

Definición

Sea $f: \mathbb{R} \to \mathbb{R}$ una función no lineal. Se llama raíz o cero de la ecuación no lineal f(x) = 0 a todo valor $\alpha \in \mathbb{R}$ tal que $f(\alpha) = 0$.

Se podrían precisar tres etapas en el cálculo de un cero:

- Localización: Existencia de las raíces.
- Separación: Aislar raíces en caso de la existencia de varias.
- Aproximación Numérica: Generación de una sucesión convergente a la raíz α .

Definición

Sea $f:\mathbb{R}\to\mathbb{R}$ una función, $\alpha\in\mathbb{R}$ es un cero de f de multiplicidad $p\in\mathbb{Z},$ si

$$f(x) = (x - \alpha)^p q(x)$$

con $q(\alpha) \neq 0$.

Definición

Sea $f:\mathbb{R}\to\mathbb{R}$ una función, $\alpha\in\mathbb{R}$ es un cero de f de multiplicidad $p\in\mathbb{Z},$ si

$$f(x) = (x - \alpha)^p q(x)$$

con $q(\alpha) \neq 0$.

Si
$$f(\alpha) = f'(\alpha) = f''(\alpha) = \cdots = f^{(m-1)}(\alpha) = 0$$
 pero $f^{(m)}(\alpha) \neq 0$, entonces la raíz α posee multiplicidad m

Suponiendo que un método iterativo produce una sucesión de puntos x_1, x_2, x_3, \ldots a partir de un punto inicial x_0 . Se quiere conocer si converge a la solución α y cual es la rapidez con que lo hace.

Definición

La sucesión $\{x_n\} \subset \mathbb{R}$ converge a $\alpha \in \mathbb{R}$ si

$$\lim_{n \to \infty} |x_n - \alpha| = 0$$

Sea $e_n = x_n - \alpha$. Si existen dos constantes $\lambda > 0$ y r > 0 tales que

$$\lim_{n \to \infty} \frac{|e_{n+1}|}{|e_n|^r} = \lambda$$

se dice que $\{x_n\}$ converge hacia α , con orden de convergencia r y λ se denomina la constante asintótica del error..

Algunos casos de interés

• r = 1: lineal $(\lambda < 1)$

- r = 1: lineal $(\lambda < 1)$
- r > 1: superlineal

- r = 1: lineal $(\lambda < 1)$
- r > 1: superlineal
- r = 2: cuadrático

- r = 1: lineal $(\lambda < 1)$
- r > 1: superlineal
- r=2: cuadrático

Rata de Conver-	Dígitos ganados
gencia	por iteración
lineal	constante
superlineal	incrementándose
cuadrática	doble

Teorema del valor intermedio de Bolzano.

Supongamos que $f \in C[a,b]$ y que L es cualquier número entre f(a) y f(b). Entonces existe un número c en (a,b) tal que f(c) = L.

• Supongamos que f es una función continua en un intervalo [a,b], y $f(a) \cdot f(b) < 0$. Entonces, por el Teorema de Bolzano, existe al menos un $p \in (a,b)$, tal que f(p) = 0.

- Supongamos que f es una función continua en un intervalo [a,b], y $f(a) \cdot f(b) < 0$. Entonces, por el Teorema de Bolzano, existe al menos un $p \in (a,b)$, tal que f(p) = 0.
- Una primera aproximación de este punto p* puede ser el punto medio:

$$p_1 = \frac{a+b}{2}$$

• Dado que la función es continua, si $f(a) \cdot f(p_1) < 0$ en el intervalo $[a, p_1]$ habrá al menos una solución de la ecuación.

- Dado que la función es continua, si $f(a) \cdot f(p_1) < 0$ en el intervalo $[a, p_1]$ habrá al menos una solución de la ecuación.
- Y si $f(a) \cdot f(p_1) > 0$ en el intervalo $[p_1, b]$ existirá al menos una raíz.

- Dado que la función es continua, si $f(a) \cdot f(p_1) < 0$ en el intervalo $[a, p_1]$ habrá al menos una solución de la ecuación.
- Y si $f(a) \cdot f(p_1) > 0$ en el intervalo $[p_1, b]$ existirá al menos una raíz.
- Por tanto se habrá definido un nuevo intervalo $[a_1, b_1]$ en el que existirá una solución. Al que puede aplicársele nuevamente el proceso anterior.

En general, partiendo de un intervalo $[a_j, b_j]$ en el que $f(a_j) \cdot f(b_j) < 0$ se denotará por p_{j+1} al punto medio del intervalo:

$$p_{j+1} = \frac{a_j + b_j}{2}$$

procediendo de la forma siguiente:

• Si $f(p_{j+1}) = 0$ se habrá obtenido una solución de la ecuación: el punto p_{j+1} .

En general, partiendo de un intervalo $[a_j, b_j]$ en el que $f(a_j) \cdot f(b_j) < 0$ se denotará por p_{j+1} al punto medio del intervalo:

$$p_{j+1} = \frac{a_j + b_j}{2}$$

procediendo de la forma siguiente:

- Si $f(p_{j+1}) = 0$ se habrá obtenido una solución de la ecuación: el punto p_{j+1} .
- Si $f(a_j) \cdot f(p_{j+1}) < 0$ se denotará por: $a_{j+1} = a_j$ y por $b_{j+1} = p_{j+1}$.

En general, partiendo de un intervalo $[a_j, b_j]$ en el que $f(a_j) \cdot f(b_j) < 0$ se denotará por p_{j+1} al punto medio del intervalo:

$$p_{j+1} = \frac{a_j + b_j}{2}$$

procediendo de la forma siguiente:

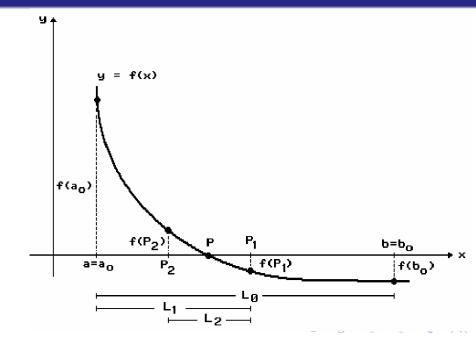
- Si $f(p_{j+1}) = 0$ se habrá obtenido una solución de la ecuación: el punto p_{j+1} .
- Si $f(a_j) \cdot f(p_{j+1}) < 0$ se denotará por: $a_{j+1} = a_j$ y por $b_{j+1} = p_{j+1}$.
- Si $f(a_j) \cdot f(p_{j+1}) > 0$ se denotará por: $a_{j+1} = p_{j+1}$ y por $b_{j+1} = b_j$.

En general, partiendo de un intervalo $[a_j, b_j]$ en el que $f(a_j) \cdot f(b_j) < 0$ se denotará por p_{j+1} al punto medio del intervalo:

$$p_{j+1} = \frac{a_j + b_j}{2}$$

procediendo de la forma siguiente:

- Si $f(p_{j+1}) = 0$ se habrá obtenido una solución de la ecuación: el punto p_{j+1} .
- Si $f(a_j) \cdot f(p_{j+1}) < 0$ se denotará por: $a_{j+1} = a_j$ y por $b_{j+1} = p_{j+1}$.
- Si $f(a_j) \cdot f(p_{j+1}) > 0$ se denotará por: $a_{j+1} = p_{j+1}$ y por $b_{j+1} = b_j$.
- Al nuevo intervalo $[a_{j+1}, b_{j+1}]$ se le vuelve a aplicar el mismo proceso.



Teorema

Sea f continua en [a, b], tal que f(a)f(b) < 0. Si $[a_1, b_1], [a_2, b_2], \ldots, [a_n, b_n]$, denota los intervalos obtenidos por el método de bisección entonces existen

$$\lim_{n \to \infty} a_n \qquad \lim_{n \to \infty} b_n$$

son iguales y convergen a un cero de f. Más aún, definiendo $c_n = \frac{b_n + a_n}{2}$, $\exists \lim_{n \to \infty} c_n = \alpha$, con $f(\alpha) = 0$ y se verifica

$$|\alpha - c_n| \le \frac{b-a}{2^n}, \quad \forall n \in \mathbb{N}$$

Demostración

• Por definición se tiene que $a \le a_1 \le a_2 \le \cdots a_n \le \cdots \le b$ luego a_n es una sucesión creciente y acotada superiormente por lo tanto es convergente. De manera análoga resulta convergente la sucesión b_n por ser decreciente y acotada inferiormente.

Demostración

- Por definición se tiene que $a \le a_1 \le a_2 \le \cdots a_n \le \cdots \le b$ luego a_n es una sucesión creciente y acotada superiormente por lo tanto es convergente. De manera análoga resulta convergente la sucesión b_n por ser decreciente y acotada inferiormente.
- Sean $a^*=\lim_{n\to\infty}a_n$ y $b^*=\lim_{n\to\infty}b_n$. Se quiere probar que $a^*=b^*$ o lo que es equivalente que $\lim_{n\to\infty}b_n-a_n=0$. Se observa que

$$b_n - a_n = \frac{b_{n-1} - a_{n-1}}{2} = \dots = \frac{b_1 - a_1}{2^{n-1}} \xrightarrow{n \to \infty} 0$$

Demostración

• Definiendo $\alpha = a^* = b^*$, falta probar que $f(\alpha) = 0$. Se sabe que $f(a_n)f(b_n) \leq 0 \,\forall n \in \mathbb{N}$, luego como $f \in C([a,b])$ se tiene que

$$\underbrace{\lim_{n \to \infty} f(a_n)}_{f(\alpha)} \underbrace{\lim_{n \to \infty} f(b_n)}_{f(\alpha)} = \lim_{n \to \infty} f(a_n) f(b_n) \le 0$$

$$\Rightarrow f^2(\alpha) \le 0 \Rightarrow f(\alpha) = 0$$

Además

$$|\alpha - c_n| \le \left| \frac{b_n - a_n}{2} \right| = \frac{b_n - a_n}{2} = \frac{b - a}{2^n}$$

como se quería probar.

Proposición

• Si la función f(x) es continua y estríctamente monótona en el intervalo [a,b] y además es tal que $f(a) \cdot f(b) < 0$, dado un valor real positivo δ y denotando por N al menor número natural tal que:

$$N > \frac{\ln\left(\frac{|b-a|}{\delta}\right)}{\ln(2)}$$

se verifica que N iteraciones del proceso de bisección conducen a un valor x_{N+1} que dista de la solución de la ecuación f(x) = 0 una magnitud inferior a δ .

```
input : a, b \in \mathbb{R}, Máximo de iteraciones N, tolerancia TOL.
output: Solución aproximada p tal que f(p) \approx 0.
i \leftarrow 1
while i \leq N do
   p \leftarrow a + \frac{b-a}{2} = \frac{b+a}{2}
i \leftarrow i+1
\mathbf{if} \ |f(p)| < TOL \lor \frac{b-a}{2} < TOL \ \mathbf{then}
| \ \mathrm{Salida}(p); \ \mathrm{EXIT}
      end
      if f(a)f(p) > 0 then
     \mathbf{else}
      b \leftarrow p
      end
end
```

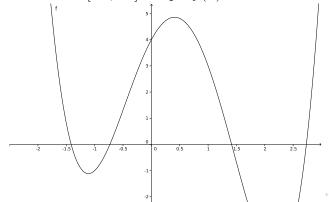
Algorithm 1: Algoritmo de Bisección.

Ejemplo

• Aplicar el método de bisección para encontrar un cero de $f(x) = x^4 - 2x^3 - 4x^2 + 4x + 4$, en el intervalo [-2, -1]

Ejemplo

- Aplicar el método de bisección para encontrar un cero de $f(x) = x^4 2x^3 4x^2 + 4x + 4$, en el intervalo [-2, -1]
- Como se observa en la gráfica, se satisfacen las hipótesis del teorema de Bolzano, por lo tanto se asegura la existencia de una valor $\alpha \in [-2, -1]$ tal que $f(\alpha) = 0$.



Ejemplo

k	a	p	b	f(p)	$\frac{b-a}{2}$
1	-2.00000000	-1.50000000	-1.00000000	0.81250000	1.00000000
2	-1.50000000	-1.25000000	-1.00000000	-0.90234375	0.50000000
3	-1.50000000	-1.37500000	-1.25000000	-0.28881836	0.25000000
4	-1.50000000	-1.43750000	-1.37500000	0.19532776	0.12500000
5	-1.43750000	-1.40625000	-1.37500000	-0.06266689	0.06250000
6	-1.43750000	-1.42187500	-1.40625000	0.06226259	0.03125000
7	-1.42187500	-1.41406250	-1.40625000	-0.00120812	0.01562500
8	-1.42187500	-1.41796875	-1.41406250	0.03027437	0.00781250
9	-1.41796875	-1.41601562	-1.41406250	0.01447008	0.00390625
10	-1.41601562	-1.41503906	-1.41406250	0.00661524	0.00195312
11	-1.41503906	-1.41455078	-1.41406250	0.00269963	0.00097656
12	-1.41455078	-1.41430664	-1.41406250	0.00074477	0.00048828
13	-1.41430664	-1.41418457	-1.41406250	-0.00023192	0.00024414
14	-1.41430664	-1.41424561	-1.41418457	0.00025636	0.00012207
15	-1.41424561	-1.41421509	-1.41418457	0.00001220	0.00006104
16	-1.41421509	-1.41419983	-1.41418457	-0.00010986	0.00003052
17	-1.41421509	-1.41420746	-1.41419983	-0.00004883	0.00001526

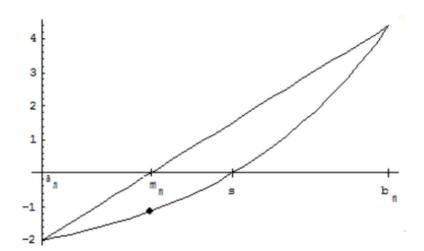
Table: Resultados Bisección.

• El método de la falsa posición o Regula Falsi, es otra alternativa usada para resolver el problema de encontrar el cero de una función y difiere del método de bisección en la forma como se consiguen los valores de c_n .

- El método de la falsa posición o Regula Falsi, es otra alternativa usada para resolver el problema de encontrar el cero de una función y difiere del método de bisección en la forma como se consiguen los valores de c_n .
- Sea f(a)f(b) < 0 y sea la recta que une los puntos (a, f(a)), (b, f(b)) cuya pendiente es $m = \frac{f(b) f(a)}{b a}$,

- El método de la falsa posición o Regula Falsi, es otra alternativa usada para resolver el problema de encontrar el cero de una función y difiere del método de bisección en la forma como se consiguen los valores de c_n .
- Sea f(a)f(b) < 0 y sea la recta que une los puntos (a, f(a)), (b, f(b)) cuya pendiente es $m = \frac{f(b) f(a)}{b a}$,
- pero si (c,0) es el punto de intersección de la recta con el eje x, entonces también $m=\frac{0-f(b)}{c-b}$, obteniendo

$$c = \frac{af(b) - bf(a)}{f(b) - f(a)}$$



• Al igual que para el método de bisección se tienen tres posibilidades:

- Al igual que para el método de bisección se tienen tres posibilidades:
 - i) f(c) = 0

- Al igual que para el método de bisección se tienen tres posibilidades:
 - i) f(c) = 0
 - ii) f(a)f(c) < 0

- Al igual que para el método de bisección se tienen tres posibilidades:
 - i) f(c) = 0
 - ii) f(a)f(c) < 0
 - iii) f(c)f(b) < 0.

- Al igual que para el método de bisección se tienen tres posibilidades:
 - i) f(c) = 0
 - ii) f(a)f(c) < 0
 - iii) f(c)f(b) < 0.
- Si f(c) = 0, entonces c es un cero de f.

- Al igual que para el método de bisección se tienen tres posibilidades:
 - i) f(c) = 0
 - ii) f(a)f(c) < 0
 - iii) f(c)f(b) < 0.
- Si f(c) = 0, entonces c es un cero de f.
- Si f(a)f(c) < 0, entonces hay un cero de f en [a; c].

- Al igual que para el método de bisección se tienen tres posibilidades:
 - i) f(c) = 0
 - ii) f(a)f(c) < 0
 - iii) f(c)f(b) < 0.
- Si f(c) = 0, entonces c es un cero de f.
- Si f(a)f(c) < 0, entonces hay un cero de f en [a; c].
- Si f(c)f(b) < 0, entonces hay un cero de f en [c;b].

- Al igual que para el método de bisección se tienen tres posibilidades:
 - i) f(c) = 0
 - ii) f(a)f(c) < 0
 - iii) f(c)f(b) < 0.
- Si f(c) = 0, entonces c es un cero de f.
- Si f(a)f(c) < 0, entonces hay un cero de f en [a; c].
- Si f(c)f(b) < 0, entonces hay un cero de f en [c;b].
- Lo anterior sugiere un proceso iterativo que se concreta tomando

$$c_n = \frac{a_n f(b_n) - b_n f(a_n)}{f(b_n) - f(a_n)} \quad \forall n = 0, 1, 2, \dots$$

Teorema

Sea f dos veces continuamente diferenciable en [a,b] con α una única raíz en [a,b]. Supongamos $f(a)f(b)<0,\ f'(\alpha)\neq 0,\ y$ f'' no cambia de signo en [a,b]. Si $M=\left|\frac{\omega-\alpha}{2}\right|\max_{x\in[a,b]}\left|\frac{f''(x)}{f'(x)}\right|<1$ con $\omega=a$ o $\omega=b$ según sea el caso, entonces el método de Regula Falsi converge. Esta convergencia es lineal.

Demostración

• Suponiendo f''(x) > 0 en [a, b], es decir, f convexa. Entonces el segmento de recta que une $(x_1, f(x_1))$ y $(x_2, f(x_2))$ está por encima de la gráfica de f, $\forall a \leq x_1 \leq x_2 \leq b$. (Si f'' < 0, cambiar f por -f y hacer el mismo razonamiento).

Demostración

- Suponiendo f''(x) > 0 en [a, b], es decir, f convexa. Entonces el segmento de recta que une $(x_1, f(x_1))$ y $(x_2, f(x_2))$ está por encima de la gráfica de f, $\forall a \leq x_1 \leq x_2 \leq b$. (Si f'' < 0, cambiar f por -f y hacer el mismo razonamiento).
- Caso 1: $f'(\alpha) > 0$. Aquí resulta que c siempre verifica que $a < c < \alpha$. En este caso $b \alpha = constante$. Sea $a_n = n$ -ésimo valor de a en el procedimiento y dado que

$$c = b - f(b) \left[\frac{b - a}{f(b) - f(a)} \right]$$

• se tiene que

$$\begin{array}{lcl} c-\alpha & = & b-\alpha-f(b)\left[\frac{b-a}{f(b)-f(a)}\right] = \frac{(b-\alpha)(f(b)-f(a))-bf(b)+af(b)}{f(b)-f(a)} \\ & = & \frac{-\alpha f(b)+\alpha f(a)-bf(a)+af(b)}{f(b)-f(a)} = \frac{(a-\alpha)f(b)-(b-\alpha)f(a)}{f(b)-f(a)} \\ & = & (a-\alpha)(b-\alpha)\frac{1}{f(b)-f(a)}\left[\frac{f(b)}{b-\alpha}-\frac{f(a)}{a-\alpha}\right] \\ & = & (a-\alpha)(b-\alpha)\frac{1}{\frac{f(b)-f(a)}{b-a}}\frac{\left[\frac{f(b)}{b-\alpha}-\frac{f(a)}{a-\alpha}\right]}{b-a} \\ c-\alpha & = & \frac{1}{2}(a-\alpha)(b-\alpha)\frac{f''(\eta)}{f'(\xi)}, \quad \eta, \xi \in (a,b) \end{array}$$

• Por lo tanto resulta que:

$$a_{n+1} - \alpha = \frac{1}{2}(a_n - \alpha)(b - \alpha)\frac{f''(\eta_n)}{f'(\xi_n)}, \quad \eta_n, \xi_n \in (a_n, b)$$

• Por lo tanto resulta que:

$$a_{n+1} - \alpha = \frac{1}{2}(a_n - \alpha)(b - \alpha)\frac{f''(\eta_n)}{f'(\xi_n)}, \quad \eta_n, \xi_n \in (a_n, b)$$

• Se tiene así que

$$|\xi_{n+1}| \le M|\xi_n| \text{ con } M = \frac{b-\alpha}{2} \max_{x \in [a,b]} \left| \frac{f''(x)}{f'(x)} \right|$$

• Por lo tanto resulta que:

$$a_{n+1} - \alpha = \frac{1}{2}(a_n - \alpha)(b - \alpha)\frac{f''(\eta_n)}{f'(\xi_n)}, \quad \eta_n, \xi_n \in (a_n, b)$$

• Se tiene así que

$$|\xi_{n+1}| \le M|\xi_n| \text{ con } M = \frac{b-\alpha}{2} \max_{x \in [a,b]} \left| \frac{f''(x)}{f'(x)} \right|$$

• Por lo tanto $|\xi_{n+1}| \leq M^n |\xi_0|$ y si M < 1 se puede asegurar que $\lim \xi_n = 0$ y que la convergencia es lineal.

• Caso 2: En este caso c siempre satisface

$$\alpha < c < b$$

y $\alpha - a = constante$. Se obtienen las mismas conclusiones que en el caso 1, pero con

$$M = \left| \frac{a - \alpha}{2} \right| \max_{x \in [a,b]} \left| \frac{f''(x)}{f'(x)} \right|$$

```
input : a, b \in \mathbb{R}, Número máximo de iteraciones N, tolerancia
           TOL.
output: Solución aproximada p tal que f(p) \approx 0.
i \leftarrow 1
while i \leq N do
   p \leftarrow b - f(b) \left( \frac{b - a}{f(b) - f(a)} \right)
   if |f(p)| < TOL then
    \mathsf{Salida}(p); \mathsf{EXIT}
    end
    if f(a)f(p) > 0 then
    else
    end
```

end

Algorithm 2: Algoritmo de Regula Falsi.

Los resultados obtenidos al aplicar el método de falsa posición al ejemplo presentado anteriormente son:

k	a	p	b	f(p)
1	-2.00000000	-1.07692308	-1.00000000	-1.10374287
2	-2.00000000	-1.15467487	-1.07692308	-1.09517990
3	-2.00000000	-1.22537135	-1.15467487	-0.97314218
4	-2.00000000	-1.28347785	-1.22537135	-0.78093935
5	-2.00000000	-1.32725869	-1.28347785	-0.57596833
6	-2.00000000	-1.35806966	-1.32725869	-0.39853249
7	-2.00000000	-1.37870356	-1.35806966	-0.26363401
8	-2.00000000	-1.39205970	-1.37870356	-0.16922303
9	-2.00000000	-1.40051361	-1.39205970	-0.10652517
:	:	:	:	:
24	-2.00000000	-1.41420522	-1.41419988	-0.00006671
25	-2.00000000	-1.41420848	-1.41420522	-0.00004066
26	-2.00000000	-1.41421046	-1.41420848	-0.00002478
27	-2.00000000	-1.41421167	-1.41421046	-0.00001510
28	-2.00000000	-1.41421241	-1.41421167	-0.00000921

Table: Resultados Regula Falsi.

Método de Illinois

• La intención del método es solucionar el problema de los extremos fijos que puede ocurrir en Regula Falsi.

Método de Illinois

- La intención del método es solucionar el problema de los extremos fijos que puede ocurrir en Regula Falsi.
- Este nuevo método sigue el mismo procedimiento de la Regula Falsi.

- La intención del método es solucionar el problema de los extremos fijos que puede ocurrir en Regula Falsi.
- Este nuevo método sigue el mismo procedimiento de la Regula Falsi.
- El nuevo punto x_{i+1} se forma obteniendo la raíz buscada $x^* \in (x_i; x_{i+1}).$

- La intención del método es solucionar el problema de los extremos fijos que puede ocurrir en Regula Falsi.
- Este nuevo método sigue el mismo procedimiento de la Regula Falsi.
- El nuevo punto x_{i+1} se forma obteniendo la raíz buscada $x^* \in (x_i; x_{i+1}).$
- En primer lugar se emplea Regula Falsi, es decir,

$$x_{i+1} = \frac{x_i f_{i-1} - x_{i-1} f_i}{f_{i-1} - f_i}$$

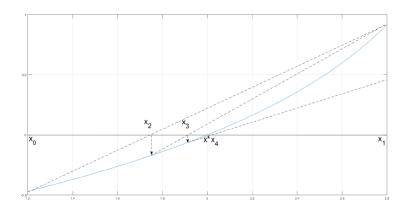
donde se ha usado la notación

$$f_i = f(x_i); \quad \forall i;$$

- A continuación
 - i) si $f_i \cdot f_{i+1} < 0$ entonces $(x_{i-1}; f_{i-1})$ se reemplaza por $(x_i; f_i)$ y $x^* \in (x_i; x_{i+1})$.
 - ii) si $f_i \cdot f_{i+1} > 0$ entonces $(x_{i-1}; f_{i-1})$ se reemplaza por $(x_{i-1}; f_{i-1}/2)$ y $x^* \in (x_{i-1}; x_{i+1})$.

- A continuación
 - i) si $f_i \cdot f_{i+1} < 0$ entonces $(x_{i-1}; f_{i-1})$ se reemplaza por $(x_i; f_i) \vee x^* \in (x_i; x_{i+1}).$
 - ii) si $f_i \cdot f_{i+1} > 0$ entonces $(x_{i-1}; f_{i-1})$ se reemplaza por $(x_{i-1}; f_{i-1}/2) \vee x^* \in (x_{i-1}; x_{i+1}).$
- De esta manera cuando se está en la situación ii), se calcula el siguiente punto de manera similar pero atendiendo a una fórmula ligeramente modificada

$$x_{i+2} = \frac{x_{i+1}\frac{f_{i-1}}{2} - x_{i-1}f_{i+1}}{\frac{f_{i-1}}{2} - f_{i+1}}$$



Algoritmo del Método de Illinois

```
Data: Un intervalo [a, b] tal que f(a) \cdot f(b) < 0
Result: Una aproximación x a la raíz de f(x)
i \leftarrow 1; x_{i-1} \leftarrow a;
f_{i-1} \leftarrow f(a); x_i \leftarrow b;
f_i \leftarrow f(b):
while |f_i| > \epsilon do
     x_{i+1} \leftarrow \frac{x_i f_{i-1} - x_{i-1} f_i}{f_{i-1} - f_i}; f_{i+1} \leftarrow f(x_{i+1});
     if f_{i+1} \cdot f_i < 0 then
     (x_{i-1}; f_{i-1}) \leftarrow (x_i; f_i);
     end
     else
     (x_{i-1}; f_{i-1}) \leftarrow (x_{i-1}; f_{i-1}/2);
     end
     i \leftarrow i + 1;
end
return x_i
```

Los resultados obtenidos al aplicar el método de Illinois al ejemplo presentado anteriormente son:

k	a	p	b	f(p)
1	-2.00000000	-1.07692307	-1.07692307	1.10374286e+00
2	-2.00000000	-1.22034600	-1.22034600	9.85725880e-01
3	-2.00000000	-1.41316536	-1.41316536	8.3674888e-03
4	-1.41316536	-1.41642075	-1.41642075	1.77379628e-02
5	-1.41642075	-1.41420880	-1.41420880	3.80691452e-05
6	-1.41642075	-1.41421354	-1.41421354	1.72544154-07

Table: Resultados Illinois.

• El método de aproximaciones sucesivas (o de punto fijo) para determinar una solución de la ecuación no lineal f(x) = 0 se basa en el teorema del punto fijo.

- El método de aproximaciones sucesivas (o de punto fijo) para determinar una solución de la ecuación no lineal f(x) = 0 se basa en el teorema del punto fijo.
- Para ello el primer paso que se realiza en este método consiste en reescribir la ecuación f(x) = 0 en la forma x = g(x).

- El método de aproximaciones sucesivas (o de punto fijo) para determinar una solución de la ecuación no lineal f(x) = 0 se basa en el teorema del punto fijo.
- Para ello el primer paso que se realiza en este método consiste en reescribir la ecuación f(x) = 0 en la forma x = g(x).
- Una vez hecho esto, se escoge algún x_0 como aproximación inicial al punto fijo x^* , y se genera una sucesión de aproximaciones mediante las iteraciones:

$$x_{n+1} = g(x_n), \qquad n = 0, 1, 2, \dots$$

donde se espera que la sucesión $\{x_n\}$ converja al punto fijo x^* .

Proposición

Si f es una función continua y x_n converge, entonces su límite x^* es un punto fijo de f.

Proposición

Si f es una función continua y x_n converge, entonces su límite x^* es un punto fijo de f.

La prueba de la proposición es la siguiente cadena de igualdades

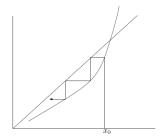
$$f(x^*) = \lim_{n} f(x_n) = \lim_{n} x_n = \lim_{n} x_{n+1} = x^*$$

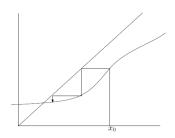
• Existen múltiples posibilidades para transformar la ecuación f(x) = 0 en otra del tipo x = g(x).

- Existen múltiples posibilidades para transformar la ecuación f(x) = 0 en otra del tipo x = g(x).
- Por ejemplo podría despejarse (de la forma que sea) x de la expresión de la ecuación f(x) = 0.

- Existen múltiples posibilidades para transformar la ecuación f(x) = 0 en otra del tipo x = g(x).
- Por ejemplo podría despejarse (de la forma que sea) x de la expresión de la ecuación f(x) = 0.
- O podría sumarse la variable x en ambos lados de la ecuación y designar por g(x) a (f(x) + x):

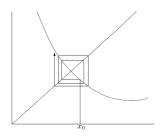
$$0 = f(x) \Leftrightarrow x = f(x) + x = g(x)$$

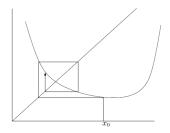




(a) Proceso divergente (Es- (b) Proceso convergente (Es- calera).

Figure: Proceso de Punto Fijo.





(a) Proceso divergente (Os- (b) Proceso convergente (Os- cilante).

Figure: Proceso de Punto Fijo.

- Hallar numéricamente una de las raíces de $f(x) = x^2 - x - 2 = 0$. Sus raíces exactas son $x_1 = -1$ y $x_2 = 2$. Hallando únicamente en el cálculo de la raíz $x^* = 2$ tomando como punto de partida $x_0 = 2.1$ y definiendo q como.
 - $q_1(x) = x^2 2$

 - $g_2(x) = \sqrt{x+2}$ $g_3(x) = 1 + \frac{2}{x}$ $g_4(x) = \frac{x^2+2}{2x-1}$

k	$g_1(x)$	$g_2(x)$	$g_3(x)$	$g_4(x)$
1	2.41000000e+00	2.02484567	1.95238095	2.00312500
2	3.80810000e+00	2.00620180	2.02439024	2.00003248
3	1.25016256e + 01	2.00154985	1.98795180	2.00000000
4	1.54290642e+02	2.00038742	2.00606060	
5	2.38036024e+04	2.00009685	1.99697885	
6	5.66611489e + 08	2.00002421	2.00151285	
7	3.21048579e + 17	2.00000605	1.99924414	
8	1.03072190e + 35	2.00000151	2.00037807	
9	1.06238764e + 70		1.99981099	
10	1.12866751e + 140		2.00009450	
11	1.27389035e + 280		1.99995274	
12			2.00002362	
13			1.99998818	
14			2.00000590	
15			1.99999704	

Definición:

Una aplicación $T:X\to X$ con $X\subseteq\mathbb{R}^n$ se denomina contracción sobre X si existe un número real K, con 0< K<1, tal que para todo $x,y\in X$

$$||Tx - Ty|| \le K||x - y||$$

en alguna norma vectorial $\|\cdot\|$.

• Geométricamente esto significa que dos puntos cualesquiera $x,y\in X$ tienen imágenes más cercanas que ellos mismos.

- Geométricamente esto significa que dos puntos cualesquiera $x,y\in X$ tienen imágenes más cercanas que ellos mismos.
- ullet De ahí el nombre de contracción para la aplicación T.

- Geométricamente esto significa que dos puntos cualesquiera $x, y \in X$ tienen imágenes más cercanas que ellos mismos.
- ullet De ahí el nombre de contracción para la aplicación T.
- **Ejemplo:** La función $g:[1,3] \to [1,3]$ definida por $g(x) = \sqrt{x+2}$ es una contracción en X = [1,3].

- Geométricamente esto significa que dos puntos cualesquiera $x, y \in X$ tienen imágenes más cercanas que ellos mismos.
- De ahí el nombre de contracción para la aplicación T.
- **Ejemplo:** La función $g:[1,3] \to [1,3]$ definida por $g(x) = \sqrt{x+2}$ es una contracción en X = [1,3].
- Primero verificando que $g(x) \in [1,3]$ si $x \in [1,3]$:

$$x \in [1,3] \Leftrightarrow 1 \le x \le 3 \Leftrightarrow 3 \le x+2 \le 5 \Leftrightarrow \sqrt{3} \le \sqrt{x+2} \le \sqrt{5}$$

Por lo tanto, $g(x) = \sqrt{x+2} \in [1,3]$.

• Por otro lado, por el teorema del valor medio

$$|g(x) - g(y)| = |g'(\eta)||x - y|$$
 con η entre $x y y$

y debido a que

$$g'(x) = \frac{1}{2\sqrt{x+2}} \Rightarrow \max_{x \in [1,3]} |g'(x)| = g'(1) = \frac{1}{2\sqrt{3}}$$

• Por otro lado, por el teorema del valor medio

$$|g(x) - g(y)| = |g'(\eta)||x - y|$$
 con η entre $x y y$

y debido a que

$$g'(x) = \frac{1}{2\sqrt{x+2}} \Rightarrow \max_{x \in [1,3]} |g'(x)| = g'(1) = \frac{1}{2\sqrt{3}}$$

• Por lo tanto

$$|g(x) - g(y)| \le \frac{1}{2\sqrt{3}}|x - y|$$

Se concluye que g es una contracción con $K = \frac{1}{2\sqrt{3}} < 1$.

Teorema de punto fijo de Banach

Si X es un conjunto cerrado conexo de \mathbb{R}^n y T es una contracción sobre X, entonces T tiene un único punto fijo en X, y dado cualquier punto de comienzo $x_0 \in X$, la sucesión generada por iteración de punto fijo

$$x_{n+1} = Tx_n, \quad n = 0, 1, 2, \dots$$

convergerá al punto fijo x^* de T.

Demostración:

Sea $x_0 \in X$, y sea $\{x_n\}$ la sucesión generada. Para cada $m \in \mathbb{N}$, $x_{m+1}-x_m=Tx_m-Tx_{m-1}$, y por ser T una contracción:

$$||x_{m+1} - x_m|| = ||Tx_m - Tx_{m-1}|| \le K||x_m - x_{m-1}||$$

con 0 < K < 1. Procediendo recursivamente, se obtiene

$$||x_{m+1} - x_m|| \le K^m ||x_1 - x_0|| \quad \forall m \in \mathbb{N}$$

Demostración:

Utilizando este resultado para toda n > m se obtiene

$$||x_{n} - x_{m}|| = ||x_{n} - x_{n-1} + x_{n-1} - x_{n-2} + \dots + x_{m+1} - x_{m}||$$

$$\leq ||x_{n} - x_{n-1}|| + ||x_{n-1} - x_{n-2}|| + \dots + ||x_{m+1} - x_{m}||$$

$$\leq (K^{n-1} + K^{n-2} + \dots + K^{m})||x_{1} - x_{0}||$$

$$\leq K^{m} (1 + K + K^{2} + \dots + K^{n-m-1})||x_{1} - x_{0}||$$

$$\leq K^{m} \frac{1 - K^{n-m}}{1 - K} ||x_{1} - x_{0}||$$

y como $0 < K^{n-m} < 1$, entonces

$$||x_n - x_m|| \le K^m \frac{1}{1 - K} ||x_1 - x_0||$$

Demostración:

Por lo tanto

$$\lim_{n,m\to\infty} ||x_n - x_m|| \le \lim_{m\to\infty} K^m \frac{1}{1-K} ||x_1 - x_0|| = 0$$

lo cual implica que la sucesión $\{x_n\}$ generada es una sucesión de Cauchy. Como T está definida sobre el conjunto cerrado X la sucesión de Cauchy $\{x_n\}$ tiene un límite $x^* \in X$:

$$x^* = \lim_{n \to \infty} x_n$$

Demostrac<u>ión:</u>

Este límite $x^* \in X$ es un punto fijo de T pues

$$||x^* - Tx^*|| = ||x^* - x_n + x_n - Tx^*||$$

$$\leq ||x^* - x_n|| + ||x_n - Tx^*||$$

$$= ||x^* - x_n|| + ||Tx_{n-1} - Tx^*||$$

implica que

$$||x^* - Tx^*|| \le ||x^* - x_n|| + K||x_{n-1} - x^*|| \to 0$$
, cuando $n \to \infty$.

Demostración:

Por lo tanto, $x^* = Tx^*$. Además este es el único punto fijo de T en X, pues si hubiese otro, digamos η , entonces

$$||x^* - \eta|| = ||Tx^* - T\eta|| \le K||x^* - \eta|| < ||x^* - \eta||,$$

lo cual no es posible. Por tanto, x^* es el único punto fijo de T en X.

• En resumen, para que una aplicación sea una buena función de iteración y produzca una sucesión convergente al punto fijo basta con que ella sea una contracción en un conjunto cerrado X que contenga al punto fijo.

- En resumen, para que una aplicación sea una buena función de iteración y produzca una sucesión convergente al punto fijo basta con que ella sea una contracción en un conjunto cerrado X que contenga al punto fijo.
- Si g es una función suave (tiene derivada continua en X), y si además

$$||g'(x)|| \le K, \forall x \in X \text{ con } 0 < K < 1,$$

entonces g es una contracción en X con $K = \max_{x \in X} ||g'(x)|| < 1$. En efecto, para $x, y, \in X$, por el teorema del valor medio, se tiene

 $||g(x) - g(y)|| \le ||g'(\eta)|| ||x - y|| \text{ con } \eta \text{ entre los puntos } x, y.$

- En resumen, para que una aplicación sea una buena función de iteración y produzca una sucesión convergente al punto fijo basta con que ella sea una contracción en un conjunto cerrado X que contenga al punto fijo.
- Si g es una función suave (tiene derivada continua en X), y si además

$$||g'(x)|| \le K, \forall x \in X \text{ con } 0 < K < 1,$$

entonces g es una contracción en X con $K = \max_{x \in X} ||g'(x)|| < 1$. En efecto, para $x, y, \in X$, por el teorema del valor medio, se tiene

$$||g(x) - g(y)|| \le ||g'(\eta)|| ||x - y||$$
 con η entre los puntos x, y .

• Por lo tanto

$$||g(x) - g(y)|| \le K||x - y|| \text{ con } K = \max_{x \in X} ||g'(x)|| < 1.$$

Cota del error para el Método de Punto Fijo

• La desigualdad

$$||x_n - x_m|| \le K^m \frac{1}{1 - K} ||x_1 - x_0||$$

es válida para toda n > m.

Cota del error para el Método de Punto Fijo

• La desigualdad

$$||x_n - x_m|| \le K^m \frac{1}{1 - K} ||x_1 - x_0||$$

es válida para toda n > m.

• Cuando $n \to \infty$, $x_n \to x^*$, y por tanto

$$||x_m - x^*|| \le K^m \frac{1}{1 - K} ||x_1 - x_0|| \quad \forall m \in \mathbb{N}$$

Cota del error para el Método de Punto Fijo

La desigualdad

$$||x_n - x_m|| \le K^m \frac{1}{1 - K} ||x_1 - x_0||$$

es válida para toda n > m.

• Cuando $n \to \infty$, $x_n \to x^*$, y por tanto

$$||x_m - x^*|| \le K^m \frac{1}{1 - K} ||x_1 - x_0|| \quad \forall m \in \mathbb{N}$$

• Esta desigualdad, sirve para estimar el número de iteraciones necesarias para alcanzar una precisión determinada en el cálculo del punto fijo x^* :

$$n \ge \frac{\ln\left(\frac{\|x_n - x^*\|}{\|x_1 - x_0\|}(1 - K)\right)}{\ln(K)}$$

Orden de Convergencia

Teorema

Sea f(x) = 0 una ecuación no lineal y x = g(x) su correspondiente ecuación de punto fijo. Bajo las siguientes condiciones:

- $oldsymbol{0}$ g es una contracción sobre X.
- $g \in \mathcal{C}^1(X)$ (g y g' son continuas en X).
- $\ g$ es estrictamente monótona sobre X $(g'(x) \neq 0, \forall x \in X)$. se tiene que

Si
$$x_0 \neq x^*$$
, entonces $x_n \neq x^*, \forall n \in \mathbb{N}$,

es decir, el proceso iterativo no puede terminar en un número finito de pasos.

Orden de Convergencia

Demostración:

Una demostración de este hecho se obtiene suponiendo lo contrario, es decir que $g(x_n) = x_n$ para algún n. Si n es el primer índice para el cual esto ocurre, entonces

$$x_n = g(x_{n-1}) \text{ y } x_n = g(x_n) \text{ con } x_{n-1} \neq x_n.$$

Luego, por el teorema del valor medio

$$0 = g(x_n) - g(x_{n-1}) = g'(\eta)(x_n - x_{n-1}) \text{ con } \eta \text{ entre } x_{n-1} \text{ y } x_n,$$

y debe tenerse $g'(\eta) = 0$ con $\eta \in X$, lo cual contradice la hipótesis de que $g'(x) \neq 0 \quad \forall x \in X$.

• Se puede analizar como se comporta el error en el método iterativo de punto fijo al ir aumentando n:

$$e_{n+1} = x_{n+1} - x^* = g(x_n) - g(x^*) = g'(\eta_n)(x_n - x^*) = g'(\eta_n)e_n.$$

• Se puede analizar como se comporta el error en el método iterativo de punto fijo al ir aumentando n:

$$e_{n+1} = x_{n+1} - x^* = g(x_n) - g(x^*) = g'(\eta_n)(x_n - x^*) = g'(\eta_n)e_n.$$

• Es decir:

$$e_{n+1} = g'(\eta_n)e_n$$
 con η_n entre $x_n y x^*$.

• Se puede analizar como se comporta el error en el método iterativo de punto fijo al ir aumentando n:

$$e_{n+1} = x_{n+1} - x^* = g(x_n) - g(x^*) = g'(\eta_n)(x_n - x^*) = g'(\eta_n)e_n.$$

• Es decir:

$$e_{n+1} = g'(\eta_n)e_n$$
 con η_n entre $x_n y x^*$.

• Como η_n está entre x_n y x^* para cada n, y x^* es el límite de x_n , necesariamente se tiene que

$$\lim_{n\to\infty}\eta_n=x^*$$

- Además $\lim_{n \to \infty} g'(\eta_n) = g'(x^*)$ por ser g'(x) continua. Así que

$$e_{n+1} = g'(\eta_n)e_n = (g'(x^*) + \varepsilon_n)e_n$$

donde $\varepsilon_n \to 0$ cuando $n \to \infty$.

• Además $\lim_{n\to\infty}g'(\eta_n)=g'(x^*)$ por ser g'(x) continua. Así que

$$e_{n+1} = g'(\eta_n)e_n = (g'(x^*) + \varepsilon_n)e_n$$

donde $\varepsilon_n \to 0$ cuando $n \to \infty$.

• Luego

$$\lim_{n \to \infty} \frac{e_{n+1}}{e_n} = g'(x^*) + \lim_{n \to \infty} \varepsilon_n = g'(x^*)$$

• Además $\lim_{n\to\infty}g'(\eta_n)=g'(x^*)$ por ser g'(x) continua. Así que

$$e_{n+1} = g'(\eta_n)e_n = (g'(x^*) + \varepsilon_n)e_n$$

donde $\varepsilon_n \to 0$ cuando $n \to \infty$.

• Luego

$$\lim_{n \to \infty} \frac{e_{n+1}}{e_n} = g'(x^*) + \lim_{n \to \infty} \varepsilon_n = g'(x^*)$$

ullet Para valores suficientemente grandes de n se tendrá que

$$e_{n+1} \approx g'(x^*)e_n$$

 \bullet Además $\lim_{n\to\infty}g'(\eta_n)=g'(x^*)$ por ser g'(x) continua. Así que

$$e_{n+1} = g'(\eta_n)e_n = (g'(x^*) + \varepsilon_n)e_n$$

donde $\varepsilon_n \to 0$ cuando $n \to \infty$.

Luego

$$\lim_{n \to \infty} \frac{e_{n+1}}{e_n} = g'(x^*) + \lim_{n \to \infty} \varepsilon_n = g'(x^*)$$

• Para valores suficientemente grandes de n se tendrá que

$$e_{n+1} \approx g'(x^*)e_n$$

• El error en la iteración n+1 depende linealmente del error en la iteración n. Se puede decir que la sucesión $\{x_n\}$ converge linealmente a x^* , y que el método de punto fijo es un método con orden de convergencia lineal o de orden uno.

Algoritmo de Punto Fijo

```
input : x_0 \in \mathbb{R}, Número máximo de iteraciones N,
          tolerancia TOL.
output: Solución aproximada p tal que g(p) = p satistace
          f(p) \approx 0.
i \leftarrow 1
while i \leq N do
   p \leftarrow g(x_0)
 i \leftarrow i + 1
 if |p-x_0| < TOL then
   Salida(p), EXIT
   end
   x_0 \leftarrow p
end
```

Algorithm 3: Algoritmo de Punto Fijo.

• Sea $f \in C^2([a, b])$ con α raíz de f en [a, b] y x_0 un punto próximo a α . Usando el desarrollo de Taylor de orden 1 de la función f en torno a x_0 , se tiene

$$f(x) = f(x_0) + f'(x_0)(x - x_0) + \frac{1}{2}f''(\mu)(x - x_0)^2$$

donde μ está entre x y x_0 .

• Sea $f \in C^2([a, b])$ con α raíz de f en [a, b] y x_0 un punto próximo a α . Usando el desarrollo de Taylor de orden 1 de la función f en torno a x_0 , se tiene

$$f(x) = f(x_0) + f'(x_0)(x - x_0) + \frac{1}{2}f''(\mu)(x - x_0)^2$$

donde μ está entre x y x_0 .

• Si x_0 está cerca de α y $|f''(x_0)|$ no es demasiado grande, entonces la función

$$\bar{f}(x) = f(x_0) + f'(x_0)(x - x_0)$$

es una aproximación de f(x) en una vecindad de α . $\bar{f}(x)$ es una linealización de f(x) en el punto $(x_0, f(x_0))$.

• Si en esta expresión se despeja x obtenemos una aproximación de α más exacta de lo que era la estimación inicial x_0 . Así tenemos

$$x = x_0 - \frac{f(x_0)}{f'(x_0)}$$
, si $f(\alpha) = 0$

• Si en esta expresión se despeja x obtenemos una aproximación de α más exacta de lo que era la estimación inicial x_0 . Así tenemos

$$x = x_0 - \frac{f(x_0)}{f'(x_0)}$$
, si $f(\alpha) = 0$

• Esto permite generar una sucesión de aproximaciones de α a partir de la iteración de Newton-Raphson:

$$x_{n+1} = x_n - \frac{f(x_n)}{f'(x_n)}, \quad n = 0, 1, 2, \dots$$

• Si en esta expresión se despeja x obtenemos una aproximación de α más exacta de lo que era la estimación inicial x_0 . Así tenemos

$$x = x_0 - \frac{f(x_0)}{f'(x_0)}$$
, si $f(\alpha) = 0$

• Esto permite generar una sucesión de aproximaciones de α a partir de la iteración de Newton-Raphson:

$$x_{n+1} = x_n - \frac{f(x_n)}{f'(x_n)}, \quad n = 0, 1, 2, \dots$$

• En general se define la iteración de Newton-Raphson como

• El método de Newton tiene una interpretación geométrica muy sencilla. Dada la ecuación f(x) = 0 en una variable, suponiendo conocido la aproximación x_n a la raíz x^* , x_{n+1} se calcula como

$$x_{n+1} = x_n - \frac{f(x_n)}{f'(x_n)}$$

• El método de Newton tiene una interpretación geométrica muy sencilla. Dada la ecuación f(x) = 0 en una variable, suponiendo conocido la aproximación x_n a la raíz x^* , x_{n+1} se calcula como

$$x_{n+1} = x_n - \frac{f(x_n)}{f'(x_n)}$$

• es decir

$$f(x_n) + (x_{n+1} - x_n)f'(x_n) = 0$$

• Si se reemplaza x_{n+1} por la variable x, se obtiene la función $y = f(x_n) + f(x_n)(x - x_n)$, la cual tiene como gráfica a la recta tangente a f(x) en el punto $(x_n, f(x_n))$.

- Si se reemplaza x_{n+1} por la variable x, se obtiene la función $y = f(x_n) + f(x_n)(x x_n)$, la cual tiene como gráfica a la recta tangente a f(x) en el punto $(x_n, f(x_n))$.
- Así que x_{n+1} es la intersección de esta recta con el eje x, como se ilustra en la figura.

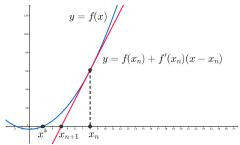


Figure: Interpretación geométrica del método de Newton.

Ejemplo

• Se quiere aproximar uno de los ceros de la función $f(x) = \cos(x) \cosh(x) + 1$. Estableciendo una tolerancia de 10^{-8} y un número máximo de 30 iteraciones, se obtiene:

n	x_n	$f(x_n)$	$ x_n - x_{n-1} $
0	8.000000000e+00	-2.158647684e+02	
1	7.872381323e+00	-2.313725081e+01	1.276186774e-01
2	7.855060668e+00	-3.912804745e-01	1.732065443e-02
3	7.854757530e+00	-1.184721667e-04	3.031380765e-04
4	7.854757438e+00	-1.039879294e-11	9.183996408e-08

Table: Resultados de resolver cos(x) cosh(x) + 1 = 0 mediante el método de Newton.

• El método de Newton es uno de los métodos más usados para calcular numericamente raices de ecuaciones no lineales, pues si se escoge adecuadamente la aproximación inicial x_0 , la sucesión obtenida por iteración converge razonablemente rápido a la solución.

- El método de Newton es uno de los métodos más usados para calcular numericamente raices de ecuaciones no lineales, pues si se escoge adecuadamente la aproximación inicial x_0 , la sucesión obtenida por iteración converge razonablemente rápido a la solución.
- Sin embargo, este es un método denominado local, pues si x_0 no es lo suficientemente cercano a x^* y la función f(x) no tiene "buenas propiedades", se pueden presentar algunos problemas. El siguiente ejemplo muestra algunas de las situaciones indeseables en el método de Newton.

• Considere el problema $f(x) = \sin(x) = 0$ en el intervalo $[-\pi/2, \pi/2]$.

- Considere el problema $f(x) = \sin(x) = 0$ en el intervalo $[-\pi/2, \pi/2]$.
- El método de Newton es: dado $x_0 \in [-\pi/2, \pi/2]$, generar $\{x_n\}$ por medio de

$$x_{n+1} = x_n - \frac{f(x_n)}{f'(x_n)} = x_n - \frac{\sin(x_n)}{\cos(x_n)} = x_n - \tan(x_n)$$

• Si se escoge $x_0 = \pi/2$, entonces $x_1 = -\infty$. De hecho, si escogemos x_0 cerca de $\pi/2$ ó $-\pi/2$, la linea tangente intersecta al eje x fuera del intervalo y muy lejos del mismo.

- Si se escoge $x_0 = \pi/2$, entonces $x_1 = -\infty$. De hecho, si escogemos x_0 cerca de $\pi/2$ ó $-\pi/2$, la linea tangente intersecta al eje x fuera del intervalo y muy lejos del mismo.
- Por ejemplo, tomando $x_0 = 1.4$ se obtiene $x_1 = -4.3979$.

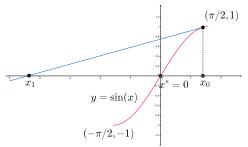


Figure: Situación indeseable en el método de Newton: x_1 cae muy lejos de x^* .

• Otro aspecto indeseable es que si escogemos $x_0 = x'$ tal que

$$\tan(x') = 2x' \quad (x' \approx 1.1655\ldots),$$

• Otro aspecto indeseable es que si escogemos $x_0 = x'$ tal que

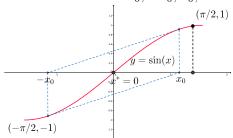
$$\tan(x') = 2x' \quad (x' \approx 1.1655...),$$

entonces

$$x_1 = x_0 - \tan(x_0) = x_0 - 2x_0 = -x_0$$

 $x_2 = x_1 - \tan(x_1) = -x_0 - \tan(-x_0) = x_0$

generando un ciclo obteniendo $x_0, -x_0, x_0, \ldots$



• El método de Newton-Raphson es un método de punto fijo,

$$x_{n+1} = x_n - \frac{f(x_n)}{f'(x_n)} \equiv g(x_n)$$

• El método de Newton-Raphson es un método de punto fijo,

$$x_{n+1} = x_n - \frac{f(x_n)}{f'(x_n)} \equiv g(x_n)$$

• El punto fijo para este método es

$$\alpha = \alpha - \frac{f(\alpha)}{f'(\alpha)} \Rightarrow f(\alpha) = 0$$

es decir, una raíz de f(x).

• El método de Newton-Raphson es un método de punto fijo,

$$x_{n+1} = x_n - \frac{f(x_n)}{f'(x_n)} \equiv g(x_n)$$

• El punto fijo para este método es

$$\alpha = \alpha - \frac{f(\alpha)}{f'(\alpha)} \Rightarrow f(\alpha) = 0$$

es decir, una raíz de f(x).

• En un entorno suficientemente pequeño de α , se cumple que el método converge, ya que

$$g'(x) = 1 - \frac{f'(x)}{f'(x)} + \frac{f(x)f''(x)}{(f'(x))^2} = \frac{f(x)f''(x)}{(f'(x))^2}$$

implica que $g'(\alpha) = 0$, por lo que $|g'(x)| \ll 1$ en dicho entorno.

• Además, el método de Newton tiene convergencia cuadrática, ya que

$$e_{n+1} = \alpha - x_{n+1} = \alpha - g(x_n)$$

$$= \underbrace{\alpha - g(\alpha) + g'(\alpha)(x_n - \alpha)}_{=0} - \frac{g''(\alpha)}{2}(x_n - \alpha)^2 - O((x_n - \alpha)^3)$$

$$= -\frac{g''(\xi)}{2}e_n^2 = Ce_n^2$$

$$\Rightarrow \frac{e_{n+1}}{e_n^2} = C$$

• Además, el método de Newton tiene convergencia cuadrática, ya que

$$e_{n+1} = \alpha - x_{n+1} = \alpha - g(x_n)$$

$$= \underbrace{\alpha - g(\alpha) + g'(\alpha)(x_n - \alpha)}_{=0} - \frac{g''(\alpha)}{2}(x_n - \alpha)^2 - O((x_n - \alpha)^3)$$

$$= -\frac{g''(\xi)}{2}e_n^2 = Ce_n^2$$

$$\Rightarrow \frac{e_{n+1}}{e_n^2} = C$$

• donde $x_n \leq \xi \leq \alpha$ y lo que indica que el método converge cuadráticamente con C como constante asintótica de error (es decir, su orden de convergencia es dos).

Algoritmo del Método de Newton-Raphson

```
input : x_0 \in \mathbb{R}, Número máximo de iteraciones N,
           tolerancia TOL, funciones f y f'.
output: Solución aproximada p tal que f(p) \approx 0.
i \leftarrow 1
while i \leq N do
  p \leftarrow x_0 - \frac{f(x_0)}{f'(x_0)} 
 i \leftarrow i + 1 
 if |p-x_0| < TOL then
   Salida(p), EXIT
    end
    x_0 \leftarrow p
end
```

Algorithm 4: Algoritmo de Newton-Raphson.

• Una de las desventajas del método de Newton es que en cada iteración hay que evaluar tanto a f(x) como a f'(x), para atenuar esa desventaja se propone el método de la secante.

- Una de las desventajas del método de Newton es que en cada iteración hay que evaluar tanto a f(x) como a f'(x), para atenuar esa desventaja se propone el método de la secante.
- En el método de la secante se parte de dos puntos $(p_0, f(p_0))$ y $(p_1, f(p_1))$, por esos dos puntos pasa una secante que los une y cuya pendiente es

$$m = \frac{f(p_1) - f(p_0)}{p_1 - p_0}$$

• Dado que esta recta secante corta al eje x en el punto $(p_2,0)$, entonces también se tiene que

$$m = \frac{0 - f(p_1)}{p_2 - p_1}$$

• Dado que esta recta secante corta al eje x en el punto $(p_2, 0)$, entonces también se tiene que

$$m = \frac{0 - f(p_1)}{p_2 - p_1}$$

• luego entonces

$$m = \frac{f(p_1) - f(p_0)}{p_1 - p_0} = \frac{0 - f(p_1)}{p_2 - p_1}$$

por lo tanto

$$p_2 = p_1 - \frac{f(p_1)(p_1 - p_0)}{f(p_1) - f(p_0)}$$

• Dado que esta recta secante corta al eje x en el punto $(p_2, 0)$, entonces también se tiene que

$$m = \frac{0 - f(p_1)}{p_2 - p_1}$$

luego entonces

$$m = \frac{f(p_1) - f(p_0)}{p_1 - p_0} = \frac{0 - f(p_1)}{p_2 - p_1}$$

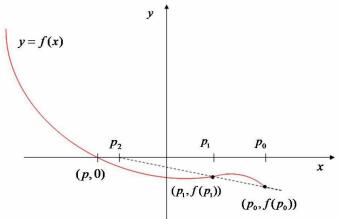
por lo tanto

$$p_2 = p_1 - \frac{f(p_1)(p_1 - p_0)}{f(p_1) - f(p_0)}$$

• Este proceso genera la fórmula de iteración:

$$p_{k+1} = p_k - \frac{f(p_k)(p_k - p_{k-1})}{f(p_k) - f(p_{k-1})}$$

 La siguiente imagen muestra un ejemplo de aplicación del método de la secante para encontrar una raíz de una función.



Teorema

Sea x^* un cero de f(x) y supongamos que $f''(x^*) \neq 0$, entonces el orden de convergencia del método de la secante es $p = \frac{1}{2}(1 + \sqrt{5})$.

Teorema

Sea x^* un cero de f(x) y supongamos que $f''(x^*) \neq 0$, entonces el orden de convergencia del método de la secante es $p = \frac{1}{2}(1 + \sqrt{5})$.

Demostración:

Sea $e_k = p_k - x^*, k = 0, 1, 2, \dots$ como

$$p_{k+1} = \frac{p_{k-1}f(p_k) - p_kf(p_{k-1})}{f(p_k) - f(p_{k-1})}$$

Teorema

Sea x^* un cero de f(x) y supongamos que $f''(x^*) \neq 0$, entonces el orden de convergencia del método de la secante es $p = \frac{1}{2}(1 + \sqrt{5})$.

Demostración:

Sea
$$e_k = p_k - x^*, k = 0, 1, 2, \dots$$
 como

$$p_{k+1} = \frac{p_{k-1}f(p_k) - p_kf(p_{k-1})}{f(p_k) - f(p_{k-1})}$$

$$p_{n+1} - x^* = \frac{p_{n-1}f(p_n) - p_nf(p_{n-1})}{f(p_n) - f(p_{n-1})} - \frac{x^*f(p_n) - x^*f(p_{n-1})}{f(p_n) - f(p_{n-1})}$$
$$= \frac{(p_{n-1} - x^*)f(p_n) - (p_n - x^*)f(p_{n-1})}{f(p_n) - f(p_{n-1})}$$

Demostración:

De este modo:

$$e_{n+1} = \frac{e_{n-1}f(x^* + e_n) - e_nf(e_{n-1} + x^*)}{f(x^* + e_n) - f(e_{n-1} + x^*)}$$

Demostración:

De este modo:

$$e_{n+1} = \frac{e_{n-1}f(x^* + e_n) - e_nf(e_{n-1} + x^*)}{f(x^* + e_n) - f(e_{n-1} + x^*)}$$

pero por el desarrollo de Taylor de $f(x^* + e_n)$ y $f(x^* + e_{n-1})$ alrededor de x^* se tiene que

$$f(x^* + e_n) = f(x^*) + f'(x^*)e_n + \frac{1}{2}f''(x^*)e_n^2 + \cdots$$

$$f(x^* + e_{n-1}) = f(x^*) + f'(x^*)e_{n-1} + \frac{1}{2}f''(x^*)e_{n-1}^2 + \cdots$$

Demostración:

pero como $f(x^*) = 0$ entonces,

$$e_{n-1}f(x^* + e_n) = f'(x^*)e_ne_{n-1} + \frac{1}{2}f''(x^*)e_n^2e_{n-1} + \cdots$$

$$e_n f(x^* + e_{n-1}) = f'(x^*)e_{n-1}e_n + \frac{1}{2}f''(x^*)e_{n-1}^2e_n + \cdots$$

Demostración:

pero como $f(x^*) = 0$ entonces,

$$e_{n-1}f(x^* + e_n) = f'(x^*)e_ne_{n-1} + \frac{1}{2}f''(x^*)e_n^2e_{n-1} + \cdots$$

$$e_n f(x^* + e_{n-1}) = f'(x^*) e_{n-1} e_n + \frac{1}{2} f''(x^*) e_{n-1}^2 e_n + \cdots$$

además

$$f(x^* + e_n) - f(x^* + e_{n-1}) = f'(x^*)(e_n - e_{n-1}) + \frac{1}{2}f''(x^*)(e_n^2 - e_{n-1}^2) + \cdots$$

Demostración:

de modo que

$$e_{n+1} = \frac{\frac{1}{2}f''(x^*)e_ne_{n-1}(e_n - e_{n-1}) + \cdots}{f'(x^*)(e_n - e_{n-1}) + \cdots}$$

Demostración:

de modo que

$$e_{n+1} = \frac{\frac{1}{2}f''(x^*)e_ne_{n-1}(e_n - e_{n-1}) + \cdots}{f'(x^*)(e_n - e_{n-1}) + \cdots}$$

para $|e_{n-1}|$ y $|e_n|$ suficientemente pequeños se tiene que

$$e_{n+1} \approx \frac{f''(x^*)e_n e_{n-1}}{2f'(x^*)}$$

Demostración:

de modo que

$$e_{n+1} = \frac{\frac{1}{2}f''(x^*)e_ne_{n-1}(e_n - e_{n-1}) + \cdots}{f'(x^*)(e_n - e_{n-1}) + \cdots}$$

para $|e_{n-1}|$ y $|e_n|$ suficientemente pequeños se tiene que

$$e_{n+1} \approx \frac{f''(x^*)e_n e_{n-1}}{2f'(x^*)}$$

así que

$$|e_{n+1}| \approx M|e_n e_{n-1}| = M|e_n||e_{n-1}|$$

siendo
$$M = \frac{f''(x^*)}{2f'(x^*)}$$

Demostración:

Pero se quiere obtener el valor de p, para el cual

$$|x^* - x_n| = \alpha |x^* - x_{n-1}|^p \Rightarrow |e_n| = \alpha |e_{n-1}|^p$$

con $\alpha \geq 0,\, p \geq 1,$ pero también

$$|e_{n+1}| = \alpha |e_n|^p = \alpha \left(\alpha |e_{n-1}|^p\right)^p$$

Demostración:

Pero se quiere obtener el valor de p, para el cual

$$|x^* - x_n| = \alpha |x^* - x_{n-1}|^p \Rightarrow |e_n| = \alpha |e_{n-1}|^p$$

con $\alpha \geq 0,\, p \geq 1,$ pero también

$$|e_{n+1}| = \alpha |e_n|^p = \alpha \left(\alpha |e_{n-1}|^p\right)^p$$

Así que:

$$\alpha^{p+1}|e_{n-1}|^{p^2} = M(\alpha|e_{n-1}|^p)|e_{n-1}| = \alpha M(|e_{n-1}|^{p+1})$$

Demostración:

Pero se quiere obtener el valor de p, para el cual

$$|x^* - x_n| = \alpha |x^* - x_{n-1}|^p \Rightarrow |e_n| = \alpha |e_{n-1}|^p$$

con $\alpha \geq 0$, $p \geq 1$, pero también

$$|e_{n+1}| = \alpha |e_n|^p = \alpha \left(\alpha |e_{n-1}|^p\right)^p$$

Así que:

$$\alpha^{p+1}|e_{n-1}|^{p^2} = M(\alpha|e_{n-1}|^p)|e_{n-1}| = \alpha M\left(|e_{n-1}|^{p+1}\right)$$

la cual es válida si $\alpha^p = M$ y $p^2 = p + 1$, de modo que

$$p = \frac{1}{2}(1+\sqrt{5})$$

Aceleración de la convergencia de los métodos iterativos: método Δ^2 de Aitken

Cuando el método de resolución de ecuaciones no lineales que se esté empleando para resolver una ecuación no lineal no posea convergencia, puede utilizarse la estrategia conocida con el nombre de método delta-dos (Δ^2) de A. C. Aitken para mejorar su velocidad de convergencia.

Definición

Dada una sucesión $\{x_i\}_i^{\infty}$ se denomina diferencia progresiva de primer orden en el punto x_i , y se denota por Δx_i , al valor:

$$\Delta x_i = x_{i+1} - x_i \qquad i \ge 0$$

Aceleración de la convergencia de los métodos iterativos: método Δ^2 de Aitken

Análogamente se define la diferencia progresiva de orden m en el punto x_i , y se denota por $\Delta^m x_i$, mediante:

$$\Delta^m x_i = \Delta(\Delta^{m-1} x_i) \qquad i \ge 0, m \ge 2$$

En concreto la diferencia progresiva de orden 2 será, según la definición anterior:

$$\Delta^2 x_i = \Delta(\Delta x_i) = \Delta x_{i+1} - \Delta x_i = x_{i+2} - 2x_{i+1} + x_i, \qquad i \ge 0$$

Teorema

Sea $\{x_i\}_{i=0}^{\infty}$ una sucesión convergente hacia x^* , y sea $\{y_i\}_{i=0}^{\infty}$ una nueva sucesión generada a partir de la primera mediante:

$$y_i = x_i - \frac{(\Delta x_i)^2}{\Delta^2 x_i} = \frac{x_i x_{i+2} - x_{i+1}^2}{x_{i+2} - 2x_{i+1} + x_i}, \quad i \ge 0$$

entonces la sucesión $\{y_i\}_{i=0}^{\infty}$ converge hacia x^* .

Dada la ecuación x = g(x), el indicador de precisión tol, un valor máximo de iteraciones a realizar (maxiter) y un punto p_0

```
Entrada: g,p0,tol,maxiter
Salida: Solucion aproximada o mensaje de error
    p1=g(p0)
    Mientras (i <= maxiter)</pre>
          p2=g(p1)
          p=p2 - (p2-p1)^2/(p2-2p1+p0)
          i = i + 1;
          si |p-p0| < tol entonces
             salida(p)
             PARAR
          fsi
          p0=p1
          p1=p2
    fmientras
salida: \fracaso busqueda # max de iters excedido"
```

Método de Steffensen

Todo lo anterior puede utilizarse para elaborar un algoritmo que mejore la velocidad de convergencia de los métodos de orden de convergencia inferior a 2. Este algoritmo conocido también con el nombre de método de Steffensen, se muestra a continuación: Dada la ecuación x = g(x), el indicador de precisión tol, un valor máximo de iteraciones a realizar (maxiter) y un punto p_0

```
Entrada: g,p0,tol,maxiter
Salida: Solucion aproximada o mensaje de error
    Mientras (i <= maxiter)</pre>
          p1=g(p0)
          p2=g(p1)
          p=p2 - (p2-p1)^2/(p2-2p1+p0)
          i = i + 1;
          si |p-p0| < tol entonces
             salida(p)
             PARAR.
          fsi
          q=0q
    fmientras
salida: \fracaso busqueda # max de iters excedido"
```

Características

• El método es visto como método de punto fijo x=g(x) donde g es indeterminada para $x=\alpha$ (punto fijo).

Características

- El método es visto como método de punto fijo x = g(x) donde g es indeterminada para $x = \alpha$ (punto fijo).
- Se puede calcular su orden de convergencia calculando $g'(\alpha)$. Pero el cálculo directo lleva a una indeterminación del tipo 0/0 y se procede a resolver por otras técnicas.

Características

- El método es visto como método de punto fijo x = g(x) donde g es indeterminada para $x = \alpha$ (punto fijo).
- Se puede calcular su orden de convergencia calculando $g'(\alpha)$. Pero el cálculo directo lleva a una indeterminación del tipo 0/0 y se procede a resolver por otras técnicas.
- Se usa un punto inicial x_0 , luego se calcula x_1 a partir de una iteración representada por $g(x_0)$ y luego x_2 calculado a partir de otra iteración $g(x_1)$

Ventajas

• Presenta una convergencia rápida hacia la raíz y no requiere de evaluación de las derivadas.

Ventajas

- Presenta una convergencia rápida hacia la raíz y no requiere de evaluación de las derivadas.
- \bullet El proceso de iteración solo necesita un punto inicial x_0

Ventajas

- Presenta una convergencia rápida hacia la raíz y no requiere de evaluación de las derivadas.
- \bullet El proceso de iteración solo necesita un punto inicial x_0
- Se usa para acelerar la función de orden lineal, ya que converge la misma en una cuadrática

Desventajas

• Requiere que $g'(\alpha) \neq 0$, condición que es equivalente a requerir que la multiplicidad de la raíz sea uno. Como consecuencia se puede esperar que el método acelere de cuadrático a la convergencia lineal.

Desventajas

- Requiere que $g'(\alpha) \neq 0$, condición que es equivalente a requerir que la multiplicidad de la raíz sea uno. Como consecuencia se puede esperar que el método acelere de cuadrático a la convergencia lineal.
- La debilidad fundamental del método es la elección del valor inicial x_0 . Si el valor no se aproxima a la solución, el método puede fallar y la secuencia de los valores divergen al infinito.

Desventajas

- Requiere que $g'(\alpha) \neq 0$, condición que es equivalente a requerir que la multiplicidad de la raíz sea uno. Como consecuencia se puede esperar que el método acelere de cuadrático a la convergencia lineal.
- La debilidad fundamental del método es la elección del valor inicial x_0 . Si el valor no se aproxima a la solución, el método puede fallar y la secuencia de los valores divergen al infinito.
- Tarda mucho a la hora de realizar las evaluaciones por medio de programas de cómputo.